(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-285558

(43)公開日 平成10年(1998)10月23日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号

FI

HO4N 5/93

C

H04N 5/937 G11B 20/10

321

G11B 20/10

3 2 1 Z

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 13 頁)

(21)出願番号

特顧平9-85415

(71)出頃人 000002185

ソニー株式会社

東京都品川区北品川6丁目7番35号

(22)出願日 平成9年(1997)4月3日

(72)発明者 赤羽根 茂

東京都島川区北島川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

(74)代理人 弁理士 山口 邦夫 (外1名)

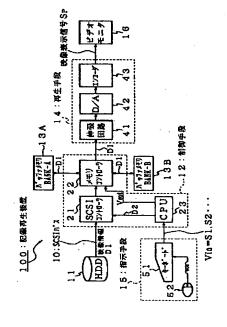
(54) 【発明の名称】 記録再生装置および映像情報の変速再生方法

(57)【要約】

【課題】 外部から指示された再生速度が時々刻々と変 化してもフレーム跳びを発生することなく映像情報を滑 らかに再生できるようにする。

【解決手段】 nフレーム分の映像情報D1を格納する ハードディスク11と、連続したmフレーム分の映像情 報D1を入力し、書き込みと読み出しとを切り替えなが ら映像情報D1を出力する2つのバッファメモリ13 A、13Bと、この映像情報D1を再生する再生手段1 4と、映像情報 D1の再生速度を指示するキーボード5 1と、この再生速度に基づいて、メモリ13A、13B に、何フレーム分かの映像情報 D 1 が重複するように映 像情報D1を交互に書き込むと共に、その映像情報D1 によってスロー再生可能な再生速度範囲を求め、との範 囲内に納まるように再生速度を補正した後、補正後の再 生速度に基づいてメモリ13A, 13Bから再生手段1 4へ映像情報D1を読み出すCPU23とを備えるもの である。

実施の形態としての記録再生装置



【特許請求の範囲】

【請求項1】 nフレーム(n=0, 1, 2, 3·・ ・)分の映像情報を格納する記録手段と、

前記記録手段から連続したmフレーム(mくn)分の映 像情報を入力し、前記映像情報に対する書き込み機能と 読み出し機能とを交互に切り替えながら、前記映像情報 を出力する2つのメモリと、

前記メモリから出力された映像情報を再生する再生手段

前記再生手段による映像情報の再生速度を指示する指示 10 手段と、

前記指示手段による再生速度に基づいて前記2つのメモ リに、何フレーム分かの映像情報が重複するように連続 させたmフレーム分の映像情報を交互に書き込むような 制御を実行すると共に、

前記mフレームの映像情報によってスロー再生可能な再 生速度範囲を求め、前記再生速度範囲内に納まるように 前記指示手段による再生速度を補正した後、補正された 前記再生速度に基づいて前記メモリから前記再生手段へ 交互に映像情報を読み出すような制御を実行する制御手 20 段とを備えるととを特徴とする記録再生装置。

【請求項2】 前記2つのメモリに、何フレーム分かの 映像情報が重複するように連続させたmフレームの映像 情報を交互に書き込むような制御を行う場合であって、 一方の前記メモリから読み出される映像情報の現在の再 生位置と、前記現在の再生位置を基準にして最も遅く読 み出される重複部分の映像情報の再生位置と、前記一方 のメモリの読み出し機能から他方のメモリの読み出し機 能へ切り替わるまでの時間とから、最高再生速度を算出

かつ、一方の前記メモリから読み出される映像情報の現 在の再生位置と、前記現在の再生位置を基準にして最も 早く読み出される重複部分の映像情報の再生位置と、前 記一方のメモリの読み出し機能から他方のメモリの読み 出し機能へ切り替わるまでの時間とから、最低再生速度 を算出し、

前記最高再生速度および最低再生速度と前記指示手段に より指示された再生速度とをそれぞれ比較し、前記再生 速度が最高再生速度よりも大きい場合は目標再生速度と して最高再生速度を設定し、

前記再生速度が最低再生速度よりも小さい場合は目標再 生速度として最低再生速度を設定し、

前記再生速度が最低再生速度から最高再生速度の範囲内 にある場合は目標再生速度として、指示された再生速度 を設定するととによって、

前記メモリから再生手段へ読み出す映像情報のフレーム を決定するようにしたことを特徴とする請求項1に記載 の記録再生装置。

【請求項3】 外部から指示された再生速度に基づい て、nフレーム(n=0,l,2,3・・・)分の映像 50 ハードディスクlから映像情報が読み出されて交互に書

情報から、何フレーム分かの重複した映像情報を含む連 続したmフレーム(m<n)分の映像情報を読み出し、 読み出された前記mフレーム分の映像情報を2つのメモ リ領域に交互に書き込み、

前記重複した映像情報を含むmフレームの映像情報によ ってスロー再生可能な再生速度範囲を求め、

前記再生速度範囲内に納まるように前記外部からの再生 速度を補正し、

補正された前記再生速度に基づいて前記2つのメモリ領 域から交互に前記映像情報を読み出して再生するように したことを特徴とする映像情報の変速再生方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】との本発明は変速再生方式の デジタル映像記録再生装置に適用して好適な記録再生装 置および映像情報の変速再生方法に関する。

【0002】更に詳しくは、外部から指示された再生速 度に基づいて何フレーム分かの重複した映像情報を含む 連続したmフレーム分の映像情報を2つのメモリに交互 に書き込むようにする。これと共に、このような重複部 分の映像情報を含んだmフレームの映像情報によってス ロー再生可能な再生速度範囲を求める。この再生速度範 囲内に納まるように再生速度を補正した後、との補正さ れた再生速度に基づいてメモリから再生手段へ映像情報 を読み出すようにする。とれにより、滑らかで応答性の 良い変速再生を行うようにした記録再生装置および映像 情報の変速再生方法に関するものである。

[0003]

【従来の技術】一般にハードディスクを使用したデジタ 30 ル方式の映像記録再生装置では、メモリ容量が大きくア クセス時間が長くかかる。このアクセス時間を短縮する ために、2 バンク構成のバッファメモリを使用した情報 読み出し方式が採られる。との方式では、汎用的な1組 のバッファメモリの一方に映像情報が書き込まれるとき に、他方のバッファメモリから映像情報が読み出され る。とのように周期的に書き込みと読み出しとが切り替 えられて、映像情報の連続的な記録再生が行われる。と の機能を単一で実現するメモリデバイスとしてはデュア ルポートメモリがある。

【0004】図8はこの種のデジタル映像記録再生装置 の構成を示す概念図である。図8において、ハードディ スク1には書き込み読み出し専用のコントローラ2が接 続され、nフレーム分の映像情報から連続したmフレー ム分の映像情報を読み出すような制御が行われる。コン トローラ2にはキーボード5が接続され、このキーボー ド5に設けられたサーチダイアル5Aによって映像情報 の再生速度が指示される。

【0005】コントローラ2には2つのバンク構成のバ ッファメモリ3A、3Bが接続され、再生速度に従って

き込まれる。このような方式のデジタル映像記録再生装 置を使用して行う映像編集作業で、映像の頭出し等を行 うためには、一般的には映像をスロー再生しなければな らない。この際に1倍速以下の任意の再生速度(オペレ ータの指示速度) で映像を変速再生することになる。

【0006】 この再生速度はサーチダイアル5Aによっ て指示される。バッファメモリ3A, 3Bの出力段側に は再生回路4が接続され、バッファメモリ3A、3Bか ら交互に読み出された映像情報が再生される。この種の 記録再生装置では、アルゴリズムをなるべく簡略化する 10 る。 ために、バンク周期下に基づいてパッファメモリ3A、 3 Bから映像情報が読み出される。バンク周期Tはバッ ファメモリ3A、3Bの書き込み期間又は読み出し期間

【0007】次に、1倍速再生モード時の動作を説明す る。まず、オペレータから再生速度が指示される。指示 された再生速度でハードディスク1からバッファメモリ 3Aへフレーム単位に映像情報が読み出される。 このと き、ハードディスク1からmフレーム分の映像情報がま とめて読み出され、その映像情報がバッファメモリ3A 20 に書き込まれる。

【0008】バッファメモリ3Aの書き込みが終わる と、図9に示すようにバンク周期下が切り替わる。バン ク周期Tはオペレータが指示した再生速度にかかわらず 常に一定であり、mフレーム毎に切り替えられる。この 切り替えによってバッファメモリ3Bへの書き込みが始 まると同時に、バッファメモリ3Aから再生回路への読 み出しが始まる。バッファメモリ3Aから読み出された 映像情報は再生回路4で再生される。

【0009】また、バッファメモリ3Bへの書き込みお 30 よびバッファメモリ3Aからの読み出しが終了すると、 バンク周期下が切り替わる。この切り替えによって、バー ッファメモリ3Bからの読み出しが始まると同時にバッ ファメモリ3Aへの書き込みが始まる。バッファメモリ 3 Bから読み出された映像情報は再生回路4で再生され

【0010】とのように2パンク構成のバッファメモリ 3A、3Bを使用した映像記録再生装置では1倍速時再 生モードであれば、高価なデュアルポートメモリに依存 することなく、映像情報の連続的な記録再生ができると 40 いう特徴を有している。

[0011]

【発明が解決しようとする課題】しかし、1倍速以下の 任意の再生速度(スチル再生用ゼロ速度を含む)が指示 されたときには、パンク切り替え時にフレーム跳びが発 生する。

【0012】例えば、オペレータがサーチダイアル5A を使用して映像の頭出し等をする場合、1倍速以下の再 生速度が指示される。この再生速度に従ってハードディ

映像情報が読み出される。しかし、オペレータから指示 された再生速度は映像の検索のために時々刻々と変化し ていく。しかも、ハードディスク1からバッファメモリ 3A、3Bヘフレーム単位に映像情報を読み出すには長 いアクセス時間を要する。

【0013】とのため、オペレータが再生速度を指示し てから、再生回路4へ映像情報が出力されるまでには相 当の時間を要するようになる。これにより、非常にレス ポンスの悪い変速再生となってしまうという問題があ

【0014】また、従来の記録再生装置では、再生速度 に関係なくバンク周期Tに基づいてmフレーム毎にバッ ファメモリ3A、3Bが切り替えられてしまう。

【0015】例えば、映像の頭出し部分が近づき、との 時点で、一方のバッファメモリ3Aの映像情報をスロー 再生のために、先に指定された再生速度に依存させると となく、更に連続して読み出したい場合でも、バッファ メモリ3Aから3Bへ切り替えられてしまう。

【0018】このため、バッファメモリ3Aから同じフ レームの映像情報を再生回路4に読み出したいのに、ス ロー再生のために他方のバッファメモリ3Bの映像情報 を再生回路4へ読み出さなくてはならなくなる。 これに より、連続したフレームの映像情報がバッファメモリ3 A、3Bから読み出されずに、跳びとびのフレームの映 像情報が再生回路4に出力される。このことから、いわ ゆる、フレーム跳びが発生して、滑らかなスロー再生が できないという問題がある。

【0017】とのように従来の変速再生方式ではハード ディスク1からバッファメモリ3A,3Bへの映像情報 のフレームを決定するアルゴリズムと、バッファメモリ 3A, 3Bから再生回路4への映像情報のフレームを決 定するアルゴリズムとを関連付けて読み出し制御を行う とした場合、バッファメモリ3A、3Bへの書き込みと 読み出しとでは取り扱うフレーム単位が異なり、非常に 複雑なものになってしまう。

【0018】そとで、本発明では上記した課題に鑑み、 外部から指示された再生速度が時々刻々と変化しても、 バンク切り替え時のフレーム跳びの発生を無くせるよう な記録再生装置および映像情報の変速再生方法を提供す る。

[0019]

【課題を解決するための手段】との発明の記録再生装置 では、nフレーム $(n=0, 1, 2, 3 \cdot \cdot \cdot)$ 分の映 像情報を格納する記録手段と、この記録手段から連続し たmフレーム(m<n)分の映像情報を入力し、その映 像情報に対する書き込み機能と読み出し機能とを切り替 えながら、この映像情報を出力する2つのメモリと、こ のメモリから出力された映像情報を再生する再生手段 と、この再生手段による映像情報の再生速度を指示する スク1からバッファメモリ3A,3Bヘフレーム単位に 50 指示手段と、この指示手段による再生速度に基づいて、

2つのメモリに、何フレーム分かの映像情報が重複する ように連続させたmフレームの映像情報を交互に書き込 むような制御を実行すると共に、そのmフレームの映像 情報によってスロー再生可能な再生速度範囲を求め、と の再生速度範囲内に納まるように指示手段による再生速 度を補正した後、補正された再生速度に基づいて求めら れた該当フレームの映像情報を読み出すような制御を実 行する制御手段とを備えるものである。

【0020】本発明の記録再生装置では、指示手段から 再生速度が指示されると、この再生速度に基づいて重複 10 した映像情報を含む連続したmフレームの映像情報が、 2つのメモリに交互に書き込まれる。 これと共に制御手 段によって、重複部分の映像情報を含むmフレームの映 像情報からスロー再生可能な再生速度範囲が求められ る。この再生速度範囲内に納まるように、指示手段から の再生速度が補正される。そして、との補正された再生 速度に基づいて映像情報のフレームが決定され、そのフ レームの映像情報が2つのメモリから再生手段へ読み出 される。

【0021】従って、フレーム跳びを生ずるような大き な再生速度を、オペレータが指示しても、スロー再生可 能な再生速度範囲に再生速を制限した上で再生フレーム を決定しているので、フレーム跳びを生ずることなく、 補正された再生速度に基づいて映像情報をスロー再生す ることができる。

【0022】とれにより、映像の頭出し等において、外 部から指示された再生速度が時々刻々と変化してもフレ ーム跳びが無くなり、滑らかな映像を再生できる記録再 生装置を提供できる。

[0023]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながらこの発 明の実施の形態について説明をする。

【0024】図1は本発明の実施の形態としての記録再 生装置100の構成を示す図である。との実施の形態で は、外部から指示された再生速度に基づいて何フレーム 分かの重複した映像情報を含む連続したm(整数)フレ ーム分の映像情報を2つのメモリに交互に書き込むよう にする。これと共に、重複部分の映像情報を含んだmフ レームの映像情報によってスロー再生可能な再生速度範 囲を求める。この再生速度範囲内に納まるように再生速 40 度を補正した後、この補正された再生速度に基づいてメ モリから映像情報を読み出すようにする。これにより、 滑らかで応答性の良い変速再生を行えるようにした。

【0025】図1において、SCS1バス10には記録 手段としてのランダムアクセス可能なハードディスク1 1が接続され、nフレーム(n=0, 1, 2, 3・・

・) 分の映像情報D1が格納される。 このハードディス ク11には制御手段12が接続され、連続したmフレー ム(m<n)分の映像情報D1を読み出すような制御が なされる。制御手段12には2バンク構成のバッファメ モリ13A,13Bが接続され、ハードディスク11か ら読み出されたmフレーム分の映像情報D1が交互に書 き込まれる。このような2バンク構成を採ると汎用的な メモリデバイスを使用することができるので、デバイス コストを低く抑えることができる。

【0026】バッファメモリ13A、13Bには制御手 段12を介して再生手段14が接続され、制御手段12 によって交互に読み出されたmフレーム分の映像情報D 1が再生される。更に制御手段12には指示手段15が 接続され、再生手段14による映像情報D1の再生速度 が指示できるようになっている。

【0027】このようにして変速再生方式のデジタル映 像記録再生装置に適用して好適な記録再生装置100が 構成される。

【0028】本実施の形態の記録再生装置100では2 つのバッファメモリ13A,13B間で重複した映像情 報D1を記録させ、その重複している映像情報D1に着 目して、次のバンク切り替えまでの時間に重複した映像 情報D1を読み出すような制御が行われる。

20 【0029】つまり、指示手段15から映像情報D1の 再生速度が指示されると、制御手段12では再生速度に 基づいて重複した映像情報 D1を含む連続したmフレー ムの映像情報D1が、2つのバッファメモリ13A、1 3 Bに交互に書き込まれる。これに従って制御手段で は、重複部分の映像情報D1を含むmフレームの映像情 報Dlからスロー再生可能な再生速度範囲が求められ る。その後、この再生速度範囲内に指示手段からの再生 速度が納まるように、その再生速度が補正される。そし て、この補正された再生速度(以下目標再生速度とい う) に基づいて映像情報D1のフレームが決定され、そ のフレームの映像情報D1が2つのバッファメモリ13 A、13Bから再生手段14へ読み出される。

【0030】とれにより、フレーム跳びを生ずるような 大きな再生速度を、指示手段15を介してオペレータが 指示しても、スロー再生可能な再生速度範囲に目標再生 速度が制限されるので、フレーム跳びを生ずるととな く、目標再生速度に基づいて映像情報D1をスロー再生 することができる。

【0031】(実施例)映像情報 D1の変速再生が可能 な記録再生装置100では、まず、何フレーム分かの重 複した映像情報を含む連続したmフレーム分の映像情報 D1に基づいて最高再生速度と最低再生速度を求める。 その後、この最高再生速度と最低再生速度に基づいて外 部から指示された再生速度に制限を加える。そして、制 限が加えられた最新の目標再生速度に基づいてパッファ メモリ13A、13Bから読み出す映像情報 D1の再生 フレーム番号を決定するようにした。

【0032】この実施例でハードディスク11にはデー タ格納時に圧縮されたデジタル圧縮映像情報(以下単に 映像情報という) D1が格納される。実施例としての制

御手段12は図1に示すように、SCSI (Small Computer System Interface) プロトコルに準拠したSCSIコントローラ21、メモリコントローラ22 および中央演算装置 (以下CPUという: central processing unit) 23から構成される。

【0033】SCSIバス10にはSCSIコントローラ21が接続され、ハードディスク11から2つのバッファメモリ13A、13Bへ連続した例えば、5 (m=5)フレーム分の映像情報D1を読み出すような制御がなされる。との読み出し制御については後述する。

【0034】SCSIコントローラ21にはメモリコントローラ22が接続され、バッファメモリ13A、13 Bに交互に映像情報D1を書き込むような制御が行われる。これと共にそのバッファメモリ13A、13Bから交互に映像情報D1を読み出すような制御が行われる。* *【0035】バッファメモリ13A, 13Bはオペレータから指示された再生速度Vin=S1, S2・・・に基づいて、ハードディスク11から読み出された映像情報D1を書き込む機能と、再生手段14に映像情報D1を出力する読み出し機能とを有している。書き込み及び読み出しは各々のバッファメモリ13A, 13Bに分担され、その機能がバンク周期Tに基づいて切り替えられる。とれにより、連続的な映像情報D1の読み出しが保証される。

10 【0036】表1はオペレータから指示された再生速度 Vinとバッファメモリ13A、13Bの読み出し/書き 込み状態を示している。表1では5フレーム周期でバン ク切り替えを行う一例を示している。

[0037]

【表1】

時刻 (フレーム)	再生速度 Vin	書き込み	読み出し
01 023 045 005 007 009 112	12334567891112 	BANK-A BANK-A BANK-A BANK-A BANK-B BANK-B BANK-B BANK-B BANK-B BANK-B BANK-B	BANK-B BANK-B BANK-B BANK-B BANK-A BANK-A BANK-A BANK-A BANK-A BANK-B BANK-B

【0038】表1において、フレーム01~フレーム05までの5フレーム間に映像情報D1がハードディスク11からバッファメモリ(BANK-A)13Aへ書き込まれる。その際に、どのフレーム番号の映像情報D1をバッファメモリ(BANK-B)13Bから読み出すかは、フレーム01以前にオペレータが指示した再生速度Vinに基づいてフレーム01のタイミングで決定される。との決定方法につては後述する。

【0039】また、フレーム01からフレーム05の間に書き込まれた映像情報D1はフレーム06~フレーム10の5フレームの間に、パッファメモリ13Aから再生手段14へ出力される。その際に使用される再生速度40Vinはそのときの最新の目標再生速度Voutが使用される。つまり、フレーム06の場合には再生速度Vin=S6が使用され、フレーム09の場合は再生速度Vin=S9が使用される。

【0040】SCSIコントローラ21およびメモリコントローラ22にはCPU23が接続される。このCPU23には、サーチダイアルなどの機能を持つ指示手段15としてのキーボード51やマウス52が接続され、映像の頭出し等でオペレータが希望する再生速度Vin=01、S2・・・が入力される。

【0041】また、メモリコントローラ22の出力段に 接続された再生手段14は伸張回路41、デジタル・ア ナログ変換回路(以下D/A変換回路という)42およ びエンコーダ43から構成される。

【0042】メモリコントローラ22の出力段には伸張回路41が接続され、パッファメモリ13A、13Bから読み出された映像情報D1(デジタル圧縮映像情報)が伸張(解凍)される。伸張回路41の出力段にはD/A変換回路42が接続され、デジタル映像情報がアナログ映像情報に変換される。D/A変換回路42の出力段にはエンコーダ43が接続され、アナログ映像情報がビデオモニタ16に表示できる信号形態(映像表示信号Sp)に変換される。エンコーダ43の出力段にはビデオモニタ16が接続され、映像表示信号Spに基づいて映像が表示される。

【0043】次に、実施例としての記録再生装置100の動作を説明する。ここではハードディスク11から映像情報D1を1倍速以下の再生速度Vinで読み出して再生する場合について説明する。

【0044】まず、映像の頭出し等を行うために、オペレータは希望する再生速度Vin=S1、S2、S3・・50・をキーボード51を介してCPU23に指示する。こ

*トローラ21では、オペレータから指示された再生速度

Vinに従って、ハードディスク11からバッファメモリ

13A又は13Bに読み出す映像情報D1の再生フレー

ム番号が決定される。再生フレーム番号は(1)式、す

の再生速度VinがCPU23によって検出されると、C PU23からSCSIコントローラ21へ読み出し命令 D2が発行される。この読み出し命令D2はハードディ スク11から目標となる再生フレーム番号の映像情報D 1を読み出せという指示である。

【0045】読み出し命令D2を受信したSCS [コン*

再生フレーム番号=「再生速度積算情報」

+「パンク切り替え情報」×「再生速度情報」・・・(1)

によって求められる。

【0046】ととで、再生速度積算情報は目標再生速度 10 Voutを積算したデータである。具体的には目標再生速 度Voutを積算した値の小数点以下を切り捨てた整数部 分が再生フレーム番号として使用される。目標再生速度 Voutはバッファメモリ13A, 13Bから再生手段1 4へ映像情報D1を読み出すときに用いたものである。 【0047】バンク切り替え情報はバンク周期Tをフレ ーム数で示したものである。再生速度情報は外部から指 示された再生速度Vin=S1、S2・・・を示すもので

【0048】例えば、時刻T=0のときの再生速度積算 20 情報が0で、バンク周期が1の場合であって、オペレー タから再生速度 Vin= 0. 6 倍速が連続して与えられた 場合には、再生速度積算情報は表2のようになる。

[0049]

【表2】

時刻	再生速度 積算情報	再生フレーム
0	0	フレームロ
1フレーム後	0.60	フレーム〇
2フレーム後	1.20	フレーム1
3フレーム後	1.80	フレーム1
4フレーム後	2.40	フレーム2
5フレーム後	3.00	フレーム3
6フレーム後	3.60	フレーム3

【0050】との表2は再生速度積算情報は時刻経過と 共に変化し、フレーム0、0、1、1、2、3、3の映 像情報D1がハードディスクバ11からバッファメモリ 13A、13Bへ読み出される例を示している。

【0051】次に、オペレータから指示された再生速度 Vinに基づいてバッファメモリ13A, 13Bから伸張 回路41へ映像情報D1を読み出す動作を説明する。説 明をわかり易くするために、図2に示すように、バッフ ァメモリ13Aにはフレーム0~フレーム4の映像情報 D1が書き込まれ、パッファメモリ13Bにはフレーム 2~フレーム6の映像情報D1が書き込まれ、フレーム 2~フレーム4を重複させた場合について説明する。

【0052】図4はパッファメモリ13A、13Bから 伸張回路41へ読み出す映像情報Dlのフレーム番号を 50 = 1

決定するフローチャートを示している。図4において、

まず、ステップA1でCPU23によって最高再生速度 Vmaxと最低再生速度Vminとが算出される。例えば、図 3に示すように、バッファメモリ13Aから読み出され る映像情報D1の現在再生位置をFp (フレーム番号で 表示)とし、その再生位置Fpを基準にして最も遠い重 複位置をFf(最も遅く読み出される重複部分の映像情 報D1のプレーム番号)とし、このパッファメモリ13 Aの読み出し機能からバッファメモリ13Bの読み出し 機能へ切り替わるまでの時間をt(フレーム数)とする とき、最高再生速度Vmaxを(2)式、すなわち、

 $V_{max} = (F f - F p) / t \cdot \cdot \cdot \cdot (2)$ により算出する。

【0053】また、現在再生位置Fpを基準にして最も 近い重複位置をFn(最も早く読み出される重複部分の 映像情報 D1のフレーム番号) とするとき、最低再生速 度Vminを(3)式、すなわち、

 $Vmin = (Fn - Fp) / t \cdot \cdot \cdot \cdot (3)$ により算出する。

【0054】その後、ステップA2で、最低再生速度V minおよび最高再生速度Vmaxとオペレータから指示され 30 た再生速度 Vinとが比較される。 この比較結果で、オペ レータにより指示された再生速度Vinが最高再生速度V maxよりも大きい場合 (Vin>Vmax) は、ステップA3 でVout=Vmaxとするように目標再生速度Voutを最高 再生速度 V max に設定する。 この再生速度 V inが最低再 生速度Vminよりも小さい場合(Vin<Vmin)は、ステ ップA4でVout=Vminとするように目標再生速度Vou tを最低再生速度Vminに設定する。

【0055】Cの再生速度Vinが最低再生速度Vminか ら最高再生速度Vmaxの範囲内にある場合は、ステップ A5でVin=Voutとするようにオペレータから指示さ れた再生速度Vinをそのまま目標再生速度Voutとして 設定する。

【0056】上述の図2の例では、バッファメモリ13 A、13B間で重複している映像情報D1はフレーム2 からフレーム4であり、現在再生位置Fpがフレーム 0、最も遠い重複位置Ffがフレーム4である。バンク 切り替えまでの時間しが4フレームである。従って、と れらの関係から最高再生速度V maxは(2)式により、 $V_{max} = (4 - 0) / 4$

となる。また、最も近い重複位置Fnがフレーム2であ るから、最低再生速度Vminは(3)式により、

11

Vmin = (2-0)/4

= 0.5

となる。これにより、この例では+0.5倍速~+1倍米

によって求められる。

【0058】目標再生速度情報はCPU23によって計 算された目標再生速度 Voutである。 具体的には再生速 度Vinを積算した値と目標再生速度Voutとを加算した 値の小数点以下を切り捨てた整数部分が再生フレーム番 号として使用される。

【0059】その後の動作は従来装置と同様である。バ ッファメモリ13A、13Bから読み出されたデジタル 圧縮映像情報が伸張され、その後、デジタル映像情報が アナログ映像情報に変換された後、アナログ映像情報が ビデオモニタ16に表示できる映像表示信号Spに変換 される。

【0060】とれにより、映像表示信号Spを入力した ビデオモニタ16で映像が表示される。従って、オペレ ータおよびこの記録再生装置100では、再生速度の指 示とこの再生速度の補正等を連続的に繰り返すことによ り、映像の頭出しなどを行うことができる。

【0061】とのように本実施例の記録再生装置100 では、ハードディスク11から2つのバッファメモリ1 3A, 13Bへ読み出す映像情報D1の再生フレーム番 号を決定するアルゴリズムと、この2つのバッファメモ リ13A、13Bから再生手段14へ読み出す映像情報 D1の再生フレーム番号を決定するアルゴリズムとを完 全に独立させることができる。従って、システムが簡単 で外乱に強い記録再生装置100が構成できる。

【0062】また、本実施例では2つのアルゴリズムに 基づいて算出した最新の目標再生速度Voutを用いて再 生手段14へ出力する再生フレーム番号が決定されるの で、映像の頭出し等において、フレーム跳びを発生する※

* 速の間に再生速度 Vinが制限されることになる。

【0057】ステップA6では目標再生速度情報に基づ いてバッファメモリ13A, 13Bから再生手段14へ 読み出す映像情報DIの再生フレーム番号が決定され

12

る。再生フレーム番号は(4)式、すなわち、

再生フレーム番号=「再生速度積算情報」+「目標再生速度情報」・・(4)

※ ことなく、滑らかな映像を再生できるし、オペレータの 再生指示に素早く応答する記録再生装置100を提供で

【0063】(比較例)次に、外部から指示された再生 10 速度Vinを最大再生速度Vmaxと最低再生速度Vinに基 づいて制限する場合とそれを制限しない場合について、 フレーム跳びが発生するかを比較する。

【0064】比較条件は、以下の通りである。

- 1. バンク周期Tを5フレームとする。
- 2. パッファメモリ13Aには便宜上フレーム0~フレ ーム4の映像情報が格納される。
- 3. バンク切り替え後の時刻をTとする。
- 4. 時刻(T-1)における再生速度積算情報を0とす る(すなわち、時刻T-1に再生手段14へ読み出され た映像情報D1はフレームOである)。
 - 5. 時刻T~T + 5までの各時刻での再生速度V inをそ れぞれS1=0.6倍速、S2=0.3倍速、S3= 0. 1倍速、S4=0倍速、S5=0倍速、S6=0倍 速とする。

【0065】以上のような比較条件において、バッファ メモリ13A、13Bから再生手段14へ出力する映像 情報D1の再生フレーム番号の決定方法を以下に示す。 【0066】[1] 外部から指示された再生速度Vin

を最大再生速度V maxと最低再生速度V inに基づいて制 限する場合、すなわち、本実施例の場合は表3のように なった。

[0067]

【表3】

時刻	指示された 再生速度	再生フレーム	備考
T T+1 T+2 T+3 T+4 T+5	0. 6倍速 0. 3倍 0. 1倍 0倍速 0倍速	フレーム1 フレーム2 フレーム2	〜フレーム跳び 〜が発生しない
<u> </u>	•	i	

【0068】この表3では全ての時刻T~T+5におい て、フレーム跳びなく再生されている。

【0069】(1)時刻T

この時刻ではハードディスク11からバッファメモリ1 3Bへ書き込む映像情報D1の再生フレーム番号が決定 される。次のバンク切り替えが実行されるまでの時間 t 50

は5フレームある。仮に次のバンク切り替えまでの再生 速度 Vin= 0. 6 に変化がなかったと仮定すると、次の バンク切り替え時に再生されるべき映像情報D1の再生 フレーム番号は上述した(1)式により計算される。 [0070]

再生フレーム番号=「再生速度積算情報」

+「バンク切り替え情報」×「再生速度情報」 $= 0 + 5 \times 0.6 = 3.0$

となる。小数点以下を切り捨てると再生フレーム番号は フレーム3となる。

【0071】従って、フレーム3~フレーム7までの映 像情報D1がハードディスク11から読み出されてバッ ファメモリ13Bに書き込まれる。

【0072】とれにより、バッファメモリ13A、13 B内には図5に示すような再生フレーム番号の映像情報 D1が格納されることになる。

【0073】また、時刻丁ではバッファメモリ13Aか ら再生手段14へ出力する映像情報D1の再生フレーム 番号が決定される。まず、最高再生速度V maxと最低再 生速度Vminとが算出される。最も違い重複位置Ffは フレーム4であり、現在再生位置Fpはフレーム0であ り、パンク切り替えまでの時間 t は5 フレームである。 従って、最高再生速度Vmaxは(2)式より、

 $V_{max} = (F_f - F_p) / t$

* = (4-0)/5 = 0.8となる。

【0074】また、最も近い重複位置Fnはフレーム3 であり、現在再生位置Fpはフレーム 0 であり、バンク 切り替えまでの時間 t は5 フレームである。従って、最 低再生速度 Vminは(3)式より、

Vmin = (Fn - Fp) / t= (3-0)/5=0.6である。

10 【0075】次に再生速度Vinに最高再生速度Vmax及 び最低再生速度Vminで制限を加える。との例ではオペ レータから指示された再生速度VinがS1=0.6倍速 であるのに対して、最低再生速度Vminが0.6である から、目標再生速度VoutはO. 6となり、再生手段1 4へ出力されるべき、再生フレーム番号は(4)式によ り計算される。

[0076]

再生フレーム番号=「再生速度積算情報」+「目標再生速度情報」 = 0 + 0.8 = 0.6

となる。小数以下を切り捨てると、再生フレーム番号は フレーム 0 となる。

【0077】従って、時刻Tではバッファメモリ13A から再生手段14~フレーム0の映像情報D1が出力さ れる。

【0078】(2)時刻T+1

この時刻ではバッファメモリ13Aから再生手段14へ 出力する次の映像情報 D1の再生フレーム番号が決定さ れる。バンク切り替えまでの時間 t が 1 フレーム少なく なり、最高再生速度V.maxは(2)式により、

 $V_{\text{max}} = (4-0)/4 = 1.0$

となる。また、最低再生速度Vminは(3)式により、 $V_{min} = (3-0)/4 = 0.75$ となる。

【0079】次に再生速度Vinに最高再生速度Vmax及 び最低再生速度Vminで制限を加える。この例ではオペ レータから指示された再生速度V inがS2=0. 3倍速 で、最低再生速度VminがO.75であるから、目標再 生速度Voutは0.75となり、再生手段14へ出力さ れるべき映像情報D1の再生フレーム番号は(4)式に 40 より、

再生フレーム番号= 0. 6+0. 75 = 1.35

となる。小数点以下を切り捨てると、再生フレーム番号 はフレーム1となる。

【0080】従って、時刻T+1ではバッファメモリ1 3Aから再生手段14ヘフレーム1の映像情報D1が出 力される。

【0081】(3)時刻T+2

この時刻では現在再生位置Fpがフレーム1で次にメモ 50 = 1.0

リ13Aから再生手段14へ出力する映像情報D1の再 生フレーム番号が決定される。バンク切り替えまでの時 間tが前に比べて更に1フレーム少なくなり、最高再生 速度Vmaxは(2)式により、

 $V_{max} = (F f - F p) / t = (4-1) / 3$ = 1.0

となる。また、最低再生速度Vminは、 Vmin = (Fn - Fp) / t = (3-1) / 3= 0.68

30 となる。

【0082】次に、再生速度Vinに最高再生速度Vmax 及び最低再生速度Vminで制限を加える。この例ではオ ベレータから指示された再生速度V inがS3=0. 1倍 速で、最低再生速度VminがO、66であるから、目標 再生速度Voutは0.66となる。再生手段14へ出力 されるべき、再生フレーム番号は(4)式により、 再生フレーム番号=1,35+0,66=2,01 となる。小数点以下を切り捨てると、再生フレーム番号 はフレーム2なる。

【0083】従って、時刻T+2ではメモリ13Aから 再生手段14ヘフレーム2の映像情報D1が出力され る。

【0084】(4)時刻T+3

この時刻では現在再生位置Fpがフレーム2で次にメモ リ13Aから再生手段14へ出力する映像情報D1の再 生フレーム番号が決定される。バンク切り替えまでの時 間 t が前に比べて更に 1 フレーム少なくなり、最高再生 速度Vmaxは(2)式により、

 $V_{max} = (F f - F p) / t = (4-2) / 2$

となる。また、最低再生速度Vminは、 Vmin= (Fn-Fp) / t = (3-2) / 2 = 0.5

となる。次に、再生速度VinkC最高再生速度Vmax及び 最低再生速度Vminで制限を加える。との例ではオペレータから指示された再生速度VinがS4=0倍速で、最 低再生速度VminがO.5であるから、目標再生速度Vo utはO.5となる。再生手段14へ出力されるべき、再 生フレーム番号は(4)式により、

再生フレーム番号=2.01+0.5 =2.51

となる。小数点以下を切り捨てると、再生フレーム番号 はフレーム2となる。

【0085】従って、時刻T+3ではメモリ13Aから 再生手段14ヘフレーム2の映像情報D1が連続して出 力される。

【0086】(5)時刻T+4

この時刻では現在再生位置Fpがフレーム2で次にメモリ13Aから再生手段14へ出力する映像情報D1の再生フレーム番号が決定される。バンク切り替えまでの時 20間tが前に比べて更に1フレーム少なくなり、最高再生速度Vmaxは(2)式により、

 $V_{max} = (F_f - F_p) / t = (4-2) / 1$

となる。また、最低再生速度Vminは、

 $V_{min} = (F_n - F_p) / t = (3-2) / 1$

= 1.0

となる。次に、再生速度Vinkに最高再生速度Vmax及び 最低再生速度Vminで制限を加える。この例ではオペレ ータから指示された再生速度VinがS 5 = 0 倍速である のに対して、最低再生速度Vminが1.0であるから、 目標再生速度Voutは1.0となり、再生手段14へ出 力されるべき、再生フレーム番号は(4)式により、 再生フレーム番号=2.51+1.0

= 3. 51

となる。小数点以下を切り捨てると、再生フレーム番号はフレーム3となる。

【0087】従って、時刻T+4ではメモリ13Aから 再生手段14ヘフレーム3の映像情報D1が出力される。

【0088】(6)時刻T+5

この時刻ではハードディスク11からメモリ13Aへ書き込む映像情報D1の再生フレーム番号が決定される。次のバンク切り替えが実行されるまでの時間は5フレームある。仮に次のバンク切り替えまでの再生速度Vinに変化がなかったと仮定すると、次のバンク切り替え時に再生されるべき、再生フレーム番号の映像情報D1は(1)式により、次のように計算される。

[0089]

再生フレーム番号= 3. 51+5×0

= 3.51

となる。小数点以下を切り捨てると再生フレーム番号はフレーム3となる。

【0090】従って、フレーム3~フレーム7までの映像情報D1がハードディスク11から読み出されてメモリ13Aに書き込まれる。

【0091】これにより、メモリ13A, 13B内には以下の図6のような再生フレーム番号の映像情報D1が格納されることになる。

【0092】との時刻(T+5)では、メモリ13Bから再生手段14へ出力する映像情報D1の再生フレーム番号が決定される。ととでバンク切り替えが発生し、バッファメモリ13Bからの映像情報D1が再生手段14へ出力されることになる。再生手段14へ出力されるべき、再生フレーム番号は(2)~(4)式により計算される。

【0093】この時刻(T+5)では現在再生位置Fpがフレーム3で、最も遠い重複位置Ffがフレーム7で、バンク切り替えまでの時間 t が5 フレームである。従って、最高再生速度 V maxは(2)式により、

 $V_{\text{max}} = (F_f - F_p) / t = (7 - 3) / 5$

= 0.8 となる。また、最も近い重複位置Fnがフレーム3であ

るから、最低再生速度Vminは、

Vmin= $(F_n - F_p) / t = (3-3) / 5$ = 0. 0

となる。次に、再生速度Vinkt最高再生速度Vmax及び最低再生速度Vminで制限を加える。この例ではオペレータから指示された再生速度VinがS6=0倍速で、最低再生速度VminがO。0であるから、目標再生速度VoutはO。0となり、再生手段14へ出力されるべき、再生フレーム番号は(4)式により、

再生フレーム番号=3,51+0,0 =3,51

となる。小数点以下を切り捨てると、再生フレーム番号 はフレーム3となる。

【0094】とのように本実施例では、時刻(T+5)でバッファメモリ13Bにフレーム3の映像情報D1が格納されているから、再生手段14ヘフレーム3の映像 情報D1を連続して出力できる。従って、フレーム跳びが発生しない。上述した比較例は一例であるが、オペレータから指示された任意の再生速度Vin(0≦Vin≦1.0)に対してフレーム跳びが発生が防止できることは容易に理解できる。

【0095】[2] とれに対して、外部から指示された 再生速度Vinを最大再生速度Vmaxや最低再生速度Vin に基づいて制限しない場合には、表4に示すように、フ レーム跳びが発生する。比較条件は上記した通りであ る。

50 [0096]

- 16

【表4】

時刻	指示された 再生速度	再生フレーム	備考
T	0.6倍速	フレーム〇	
T+1	0.3倍速	フレーム〇	
T+2	0.1倍速	フレーム1	
T+3	0倍速	フレーム1	
T+4	0倍速	フレーム 1、	フレーム跳び
T+5	0倍速	フレーム3)	一が発生する
	i i		

【0097】との表によれば時刻T+5でフレーム跳び が発生して違和感を生じてしまう。

17

【0098】とのようなフレーム跳びが生ずるのは、ハ ードディスク11からバッファメモリ13A、13Bに 映像情報 D 1 を読み出したときに使用したままの、古い 再生速度Vinに基づいてパッファメモリ13A, 13B から読み出す再生フレーム番号を決めているからであ る。

【0099】(1)時刻T

この時刻では本実施例と同様にフレーム3~フレーム7米20

再生フレーム番号=「再生速度積算情報」+「再生速度情報」・・・(5)

外部から指示された再生速度VinがS1=0.6倍速だ から、

再生フレーム番号=0+0.6

= 0.6

となる。小数点以下を切り捨てて再生フレーム番号はフ レームOとなる。よって、時刻Tではバッファメモリ1 3Aから再生手段14ヘフレーム0の映像情報D1が出 力される。

【0102】(2)時刻T+1

この時刻では再生手段14へ出力されるべき映像情報D 1の再生フレーム番号は、再生速度積算情報が0.6で 再生速度 V inが S 2 = 0.3倍速だから、(5)式によ

再生フレーム番号=0.6+0.3

となる。小数点以下を切り捨てて再生フレーム番号はフ レームOとなる。よって、時刻T+1ではバッファメモ リ13Aから再生手段14ヘフレーム0の映像情報D1 が出力される。

【0103】(3)時刻T+2

との時刻では再生手段14へ出力されるべき映像情報D 1の再生フレーム番号は、再生速度積算情報が0.9で 再生速度 Vinが S 3 = 0. 1 倍速だから、(5) 式によ り、

再生フレーム番号=0.9+0.1

= 1.0

となる。小数点以下を切り捨てて再生フレーム番号はフ レーム1となる。よって、時刻T+2ではバッファメモ リ13Aから再生手段14ヘフレーム1の映像情報D1 50

*の5フレームの映像情報D1がハードディスク11から 読み出されてバッファメモリ13Bに書き込まれる (図 5参照)。

【0100】との時刻Tではメモリ13Aから再生手段 14へ出力する映像情報D1のフレーム番号が決定され る。再生手段14へ出力されるべき映像情報D1の再生 フレーム番号は本実施例と異なり、(5)式により計算 される。

[0101]

が出力される。

【0104】(4)時刻T+3

この時刻では再生手段14へ出力されるべき映像情報 D 1の再生フレーム番号は、再生速度積算情報が1.0で 再生速度 V inが S 4 = 0 倍速だから、(5)式により、 再生フレーム番号=1.0+0

= 1.0

となる。よって、時刻T+3ではバッファメモリ13A 30 から再生手段14ヘフレーム1の映像情報D1が連続し て出力される。

【0105】(5)時刻T+4

この時刻では再生手段14へ出力されるべき映像情報D 1の再生フレーム番号は、再生速度積算情報が1.0で 再生速度 V inが S 5 = 0 倍速だから、(5)式により、 再生フレーム番号=1.0+0

= 1.0

となる。よって、バッファメモリ13Aから再生手段1 **4ヘフレーム1の映像情報D1が更に連続して出力され** る。 40

【0106】(6)時刻T+5

この時刻ではハードディスク11からメモリ13Aへ書 き込む映像情報D1の再生フレーム番号が決定される。 次のバンク切り替えが実行されるまでの時間は5フレー ムある。仮に次のパンク切り替えまでの再生速度Vink 変化がなかったと仮定すると、次のバンク切り替え時に 再生されるべき、再生フレーム番号の映像情報D1は (1)式により、

再生フレーム番号= 1.0+5×0

= 1.0

となる。小数点以下を切り捨てると再生フレーム番号は フレーム 1 となる。

【0107】従って、フレーム1~フレーム5までの映像情報D1がハードディスク11から読み出されてメモリ13Aに書き込まれる。

【0108】 これにより、バッファメモリ13A、13 B内には図7のようなフレーム番号の映像情報D1が格納されるととになる。

【0109】また、との時刻T+5では、バッファメモリ13Bから再生手段14へ出力する映像情報D1の再生フレーム番号が決定される。ことでバンク切り替えが発生し、バッファメモリ13Bからの映像情報D1を再生手段14へ出力するととになる。再生手段14へ出力されるべき映像情報D1の再生フレーム番号は、再生速度積算情報が1.0で再生速度VinがS6=0倍速だから、(5)式により、

再生フレーム番号= 1.0+0

= 1.0

となる。小数点以下を切り捨てると、再生フレーム番号 はフレーム 1 となる。

【0110】このように再生速度Vinを最大再生速度Vmaxや最低再生速度Vinに基づいて制限しない方式では、時刻T+5で再生手段14へ出力される映像情報D1はフレーム1となるが、バッファメモリ13Bにフレーム1の映像情報D1が格納されていない。このため、最も近いフレーム3の映像情報D1が出力されてしまう。従って、再生手段14に出力する映像情報D1はフレーム3となり、フレーム1からフレーム3に跳んでしまい、いわゆるフレーム跳びが発生する。

[0111]

【発明の効果】以上説明したように本発明の記録再生装置では、重複した映像情報を含む連続したmフレーム分の映像情報が、外部から指示された再生速度に基づいて2つのメモリに交互に書き込まれる。これと共に重複部分の映像情報を含むmフレーム分の映像情報からスロー再生可能な再生速度範囲が求められ、この再生速度範囲内に納まるように、外部からの再生速度が補正される。この補正された再生速度に基づいて映像情報のフレームが決定され、そのフレームの映像情報が2つのメモリから再生手段へ読み出される。

【0112】従って、フレーム跳びを生ずるような大きな再生速度を、オペレータが指示しても、スロー再生可能な再生速度範囲に再生速度が制限されるので、フレー

ム跳びを生ずることなく、補正された再生速度に基づいて映像情報をスロー再生することができる。

【0113】 これにより、映像の頭出し等において、外部から指示された再生速度が時々刻々と変化しても滑らかな映像を再生できるし、オペレータの再生指示に素早く応答する記録再生装置を提供できる。

【0114】また、映像情報の変速再生方法ではハードディスクの読み出し制御に関するアルゴリズムとバッファメモリからの読み出し制御に関するアルゴリズムとを独立させることができる。従って、システムを簡略化でき外乱に強い記録再生装置を構築できる。

【0115】とのような記録再生装置は変速再生方式の デジタル映像記録再生装置に適用して極めて好適であ ス

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態としての記録再生装置の構成を示す図である。

【図2】バッファメモリ13A,13B内の映像情報のフレーム番号の一例である。

20 【図3】最大再生速度Vmax及び最低再生速度Vminの算 出例に関する図である。

【図4】本実施例に係る映像情報の再生フレーム番号を 決定するフローチャートである。

【図5】本実施例に係るバッファメモリ13A. 13B 内の映像情報のフレーム番号である。

【図6】本実施例に係るバンク切り替え時のバッファメモリ13A、13B内のフレーム番号である。

【図7】比較例に係るパンク切り替え時のバッファメモリ13A,13B内のフレーム番号である。

30 【図8】2バンク構成のバッファメモリ3A,3Bを備 えた従来の記録再生装置の構成を示す図である。

【図9】従来の記録再生装置の1倍速再生モード時の動作タイムチャートである。

【符号の説明】

1,11・・・ハードディスク、2・・・コントローラ、3A,3B,13A,13B・・・バッファメモリ、4・・・再生回路、5,51・・・キーボード、5A・・・サーチダイアル、12・・・制御手段、14・・・再生手段、15・・・指示手段、16・・・ビデオモニタ、21・・・SCSIコントローラ、22・・・メモリコントローラ、23・・・CPU、41・・・伸張回路、42・・・D/A変換回路、43・・・エンコーダ、52・・・マウス

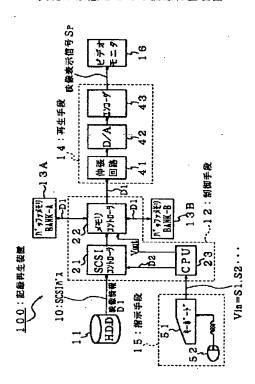
い。 おおおおいいのは、からなどというのは、 ないのでは、 ないの

[図1]

実施の形態としての記録再生装置

【図2】

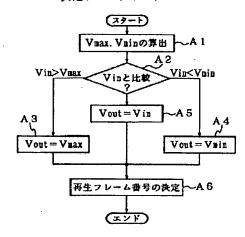
パッファメモリ13A,13B内の映像情報のフレーム番号の例



₹リ13A	フレーム0	フレーム1	フレーム2	フレーム3	フレーム4
モリ13B	フレーム2	フレーム3	フレーム4	フレーム5	フレーム日

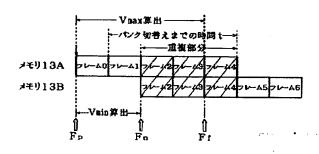
[図4]

映像情報の再生フレーム番号の 決定フローチャート



[図3]

Vmax, Vminの算出例に関する図



【図7]

パンク切替時のパッファメモリ13A, 13B内 の映像情報のフレーム番号の例

メモリ13A	フレーム1	フレーム2	フレーム3	フレーム4	フレーム5
≯ € 913B	フレー43	フレーム4	フレーム5	フレーム6	フレーム7

【図5】

パッファメモリ13A,13B内の映像情報のフレーム番号の例

メモリ13A	フレーム0	フレーム1	フレーム2	フレーム3	フレーム4
メモリ13B	フレーム3	フレーム4	フレームも	フレーム6	フレーム7

【図6】

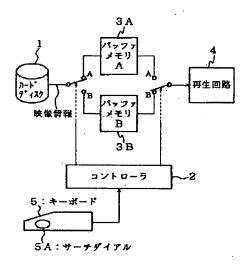
パンク切替時のパッファメモリ13A, 13B内 の映像情報のフレーム番号の例

メモリ13A	フレー43	フレーム4	フレーム5	フレーム6	フレームク
メモリ13B	フレーム3	フレーム4	フレーム5	フレーム6	フレーム7

メモリ3B

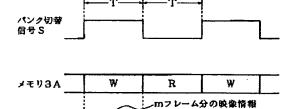
【図8】

2パンク構成のメモリを備えた 従来の記録再生装置



【図9】

1倍速再生モード時のタイムチャート



W

R

T: パンク周期 W: 書き込み R: 読み出し

R